Searching PAJ 1/1 ページ

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 10-198642

(43)Date of publication of application : 31.07.1998

(51)Int Cl. 606F 15/16 606F 13/00

 (21)Application number : 09-001970
 (71)Applicant : FUJITSU LTD

 (22)Date of filing :
 09.01.1997
 (72)Inventor : OHASHI KATSUYUKI

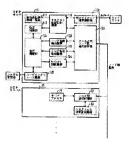
(54) SERVER DEVICE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To improve the performance of processing by processing one sort of service by load distribution using plural back end servers.

SOLUTION: The server device is provided with plural back end servers 12 each of which includes a sever process 21 for processing a client request, a front end server 11 for receiving a request from a client and a request transfer control mechanism 113 built in the server 11 and capable of transferring the received request to a suitable back end server 12. The mechanism 113 determines a back end server 12 for transferring requests from plural clients to the same

service by using client identification information and transfers the requests to the determined server 12.



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出職公雅壽号

特開平10-198642

(43) 公難日 平成10年(1998) 7月31日

(51) Int.CL ⁶	織別記号	F1	
G06F 15/16	370	G06F 15/16	370N
13/00	357	13/00	3 5 7 Z

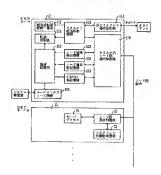
			未請求 総求養の数9 OL (全 14 質)
(21)出職業号	特顯 平91970	(71)出版人	000005223 富士滋株式会社
(22)出籍日	平成9年(1997)1月9日		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番 1号
		(72)発明者	大概 勝之
			神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1標 1号 富士道株式会社内
		(74)代理人	炉理士 山谷 時榮 (外2名)

(54) 「発明の名称】 サーバ装備

(57)【要約】

【課題】 1種類のサービスの処理を複数台のバックエンドサーバで負荷分散して処理性能を向上すること。 原料主要以 シライアントのリクエストを処理するサーバプロセス21を配置した複数側のバックエンドサーバ 12と、クライアントからのリクエストを受信するフロントエンドサーバ11と、該フロントエンドサーバ11に配置し、前記受信したリクエストを適切な前記パックエンドサーバ12に転送するリクエストを減勤即機構13は、クライアントの識別情報を用いて、同一サービスに対する複数のクライアントからのリクエストを転送する前記パックエンドサーバ12を決定してリクエストを転送する

本発明の原理説明図



【特許請求の範囲】

【請求項1】 クライアントのリクエストを処理するサー パプロセスを配置した複数個のパックエンドサーパと、 クライアントからのリクエストを受信するフロントエン ドサーパと、

該フロントエンドサーバに配置し、前記受信したリクエ ストを適切な前記パックエンドサーバに転送するリクエ スト転送制御機構とを備え、

該リクエスト転送制御機構は、クライアントの識別情報 を用いて、同一サービスに対する複数のクライアントか 10 らのリクエストを転送する前記パックエンドサーバを決 定してリクエストを転送することを特徴としたサーバ装 置。

【請求項2】前記リクエスト転送制御機構は、リクエスト転送制御表を用いて転送するリクエストの比率をバッ クエンドサーバ毎に制御することを特徴とした請求項1 記載のサーバ装置。

【請求項3】サーバの故障を検出するノード故障検出機 機を誇け、

該ノード故障総出機構がサーバの故障を検討すると、リ クエスト転送割削機構は、故障したパックエンドサーバ へのリクエスト転送を中止して、クライアントからの再 リクエスト時に正常運用している別のパックエンドサー バにリクエストを転送することを特徴とした請求項1又 は2 記載のサーバ装置。

【請求項4】前記バックエンドサーバの負荷を監視して リクエストの転送比率を変更するノード負荷監視機構を

該ノード負荷監視機構が負荷が高い前記パックエンドサ ーパを発見すると、リクエスト転送制御機構は、負荷の 30 高いパックエンドサーバへの転送比率を下げて、前記パ ックエンドサーバ間の負荷を平均化することを特徴とし た請求項 1~3のいずれかに記載のサーバ装配。

【請求項5】システム管理者が前記パックエンドサーバ への転送比率を制御するためのユーザインタフェース機 構を設けることを特徴とした請求項1~4のいずれかに 記載のサーバ装簡。

【請求項6】前記サーパプロセスとクライアントプロセス はのコネクション状態を監視するコネクション状態監 組織機能を設け、

前記リクエスト転送割卸機構は、前記コネクション状態 監視機構にコネクション状態を問い合わせ、サービス中 のコネクションに対しては、該サービス終了後に、転送 経路の変更を行うことを特徴とした請求項1~5のいず れかに記載のサーバ装置。

【請求項7】前記サーバプロセスの制御を行うサーバプロセス制御機構を設け、

あるサービスのサーバプロセスが配置された各パックエ ライアントドメインのには、複数のクライアント (1) ントサーバの負債が高くなった時に、前記サーバプロセ ~ (3) 、 D N S 4 3 ス制御機構はそのサーバプロセスが未配置なバックエン 50 イアントドメイン**②**には、複数のクライアント (4) へ

ドサーバにサーバプロセスを起動することを特徴とした 請求項1~6のいずれかに記載のサーバ装置。

【請求項8】前記リクエスト転送制御機構を、ネットワークの通信制御をするネットワークドライバとパケット の処理をするネペレーティングシステムのパケット処理 部の中間に配置したパケットフィルタで構成することを 特徴とした請求項1~7のいずれかに記載のサーバ装 図。

【請求項9】前記クライアントの識別情報として、クラ イアントから受信したリクエストのパケットのソースア ドレスとソースボート番号のペアを使用することを特徴 ドした諸求項1~8のいずれかに京越のサーバ装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、計算機環境におけるクライアント/サーバシステムのサーバの構成に関し、特に、サーバをクラスタシステム(複数のノードを結合したシステム)で構成する際のノード(サーバ)間の負荷分散を行うサーバ装置と関する。

20 【0002】近年、インターネット等の開放型システム の普及に伴い、クライアント/サーバシステムへの関心 が高まり、特に不特定多数のクライアントからの要求が 集中することが予想されるサーバシステムを高性能/高 可用化する(利用可能率を高くする)ための技術とし アクラスタンテムの負荷分散に関する技術の開発が 望まれている。

[0003]

【従来の技術】従来のクラスタシステムにおける負荷分 散技術の1つに、ルータやパケットフィルタによるリダ イレクション(仕事の割り振り)がある。この方式で は、サーバはクライアントからのリクエストを受けるフ ロントエンドノード(FEPノード)と、クライアント からのリクエストを処理する機能を複数台のノードに分 乾配置したパックエンドノード(BEPノード)群から 構成されていた。全てのクライアントはFEPノードに 対してリグエストを逃り、FEPノードは要求されたサ ービスに対して適切なBEPノードにリクエストを転送 して負債分散を行っていた。

【0004】関イは従来例の説明関(1)、図8は従来 40 例の説明図(2)である。以下図7、図8に基づいて従 来例の説明をする。図7において、従来のリダイレクションを利用した負荷分散の例であり、サーバドメイン1 と複数のクライアントドメイン①、②がWAN(ワイド エリアネットワーク)を介して物続されている。

【0005】サーバドメイン1には、FEPサーバ1 1、複数のサーバ12 (サーバA~C)、ドメインネイ ムサーバ (DNS) 13、ルータ14が設けてある。ク ライアントドメイン①には、複数のクライアント(1) ~(3)、DNS43、ルータ44が設けてある。クラ イアントドメインのには、複数のカライアント(4)~ (6)、DNS43、ルータ44が設けてある。

【0006】FEPサーバ11は、LAN (ローカルエリアネットワーク)でクライアントからのリクエストを受信し、高速ノード間結合により適別なBEPノードにリクエストを転送する転送制御プロセスを有するFEPノードである。サーバ12(サーバA〜C)は、それぞれ異なる種類のサービスX〜Zを処理するサーバプロセスX〜Zを行するBEPノードである。

【0007】DNS13は、LANと接続されておりクライアント等から問い合わせのあったサービス名に対応 10 するIPアドレス(各コンピュータ固有のアドレス)を 応答するものである。例えば、図8(b)はIPアドレス例の説明であり、図8(b)のようにクライアントは、DNS13からサービス名「ftp-server」のIPアドレス「fta、IDNS13からサービス名「ftp-server」のIPアドレス「fta、IDNS13からサービス名「ftp-server」のIPアドレス「fta、IDNS13からサービス名」に対したIPアドレス「fta、IDNS13からサービス」のよりは、MANとLAN間の中継処理を行うものである。ルータ14は、WANとLAN間の中継処理を行うものであ

【0009】図8(a)は仕事の割り振り表の説明であり、FEPノード上のプロセスによって管理される各サーバプロセスの配置を示するのである。図8(a)において、サービス識別子に対応する転送先サーバ満別子が示されている。例えば、サービスとはサーバスに、サービスYはサーバBに、サービスとはサーバスに転送することが示されている。

 $\{00\,10\}$ 全でのクライアントからのリクエストは、 クライアントドメインの 1_{A} N、ルータ4 4、WA N、 ルータ1 4、サーバドメイン 1_{A} N D A P A たかしてFEP ノードに送られ、FEPノードは、要求されたサービス の種類に応じてリクエストの転送先ノードを決定し、適 切なBEPノードに、高速ノード間結合を介してリクエ ストを転送する。BEPノードA〜C 上のサーバプロセ スX~ Z は、FEPノードから転送されたりンエストを 処理してクライアントにリフライするものであった。

FO 0 1 13

【発明が解決しようとする課題】 前記従来のリダイレクション方式においては、BEPノード毎に現なるサービスを処理するサーバフロセスを配置し、図8(a)のような表を用いて、クライアントが要求したサービスをキーとして電影をBEPノードを決定していた。このため、1種類のサービスの処理が多くなっても複数台のBEPノードで負荷分散することができない課題があった。

【0012】本発明は、このような従来の課題を解決 し、同一サービスに対する複数のクライアントからのリ ウエストを複数台のサーバノードで負荷分散をできるよ うにし、また、自動的にサーバノード故障隠滅機能や、 負荷調整機能を持つことにより、システム管理コストを 削減することを目的とする。

[0013]

【認恵を解決するための手段】図 は は本発明の原理説明 図である。図 1 中、11 はプロントエンドサーバ、2 2 は くしてパックエンドサーバ、2 1 はサーバプロセス、2 2 は ノード四通信制御解、2 3 はコネクション犬児監治規模 構、1 1 1 は割当済布近経路一覧表、1 1 2 はリクエス ト布送別御課人、1 1 3 はりクエスト布送別御機構、1 1 4 は対クライブント通信制御部、1 1 5 はクラスタ内ノ ード即通信的御部、1 2 1 は自命理整然、1 2 2 はノー ド放降検出機構、1 2 3 はノード負荷監視機構、1 2 4 はサーバプロセス同節機構、1 2 5 はユーザインタフェ ス機様なるる。

【0014】本発明は前記従来の課題を解決するため次 のように構成した。

(1): クライアントのリクエストを処理するサーパプ ロセス21を配置した複数欄のバックエンドサーバ12 と、クライアントからのリクエストを受信するフロント エンドサーバ11と、該フロントエンドサーバ11に配 酸し、前記受信したリクエストを適切な前記パックエン ドサーバ12に転送するリクエストを送り解機構113は、クライ アントの、識別情報を用いて、同一サービスに対する複数 のクライアントからのリクエストを送する前記パック エンドサーバ12を接定してリクエストを表述する。

【0015】(2):前記(1)のサーバ装置において、前記リクエスト転送刺御機構113は、リクエスト 転送制御表112を用いて転送するリクエストの比率を パックエンドサーバ12毎に制御する。

【0016】(3):前記(1)又は(2)のサーバ装置において、サーバの放降を検出するノード放廃的人 構12を設け、ノード放廃性機構122下がサーバの 故障を検出すると、リクエスト転送制即機構113は、 故障したバックエンドサーバ12へのリクエスト転送を 中止して、クライアントからの再リクエスト専ごと

9 中止して、クライアントからの再リクエスト時に正常運用している別のパックエンドサーバ12にリクエストを転送する。

【0017】(4):前記(1)~(3)のサーバ装置において、前記パックエンドサーバ12の負荷を監視してリクエストの転送比率を変更するノード負荷監視機構123が負荷が高い前記パックエンドサーバ12を発見すると、リクエスト転送制卸機構113は、負荷の高いパックエンドサーバ12への転送比率を下げて、前記パックエンドサーバ、2000を送比率を下げて、前記パックエンドサーバ

50 12間の負荷を平均化する。

(4)

【0018】(5):前記(1)~(4)のサーバ装置 において、システム管理者が前記パックエンドサーバ1 2への転送比率を制御するためのユーザインタフェース 機構125を設ける。

【0019】(6):前記(1)~(5)のサーバ装置 において、前記サーバプロセス21とクライアントプロ セス間のコネクション状態を監視するコネクション状態 監視機構23を設け、前記リクエスト転送制御機構11 3は、前記コネクション状態監視機構23にコネクショ ン状態を問い合わせ、サービス中のコネクションに対し 10 ては、該サービス終了後に、転送経路の変更を行う。

【0020】(7):前記(1)~(6)のサーバ装置 において、前記サーバプロセス21の制御を行うサーバ プロセス制御機構124を設け、あるサービスのサーバ プロセス21が配置された各パックエンドサーバ12の 負荷が高くなった時に、前記サーバプロセス制御機構1 2 4 がそのサーバプロセス 2 1 が未配置なパックエンド サーバ12にサーバプロセス21を起動する。

【0021】(8):前記(1)~(7)のサーバ装置 において、前記リクエスト転送制御機構113を、ネッ 20 トワークの通信制御をするネットワークドライバとパケ ットの処理をするオペレーティングシステムのパケット 処理部の中間に配置したパケットフィルタで構成する。 【0022】(9):前記(1)~(8)のサーバ装置 において、前記クライアントの識別情報として、クライ アントから受信したリクエストのパケットのソースアド レスとソースポート番号のペアを使用する。

【0023】(作用)前記構成に基づく作用を説明す る。複数個のパックエンドサーバ12に配置したサーバ プロセス21でクライアントのリクエストを処理し、フ 30 ロントエンドサーバ11に配置したリクエスト転送制御 機構113で受信したクライアントからのリクエストを クライアントの識別情報を用いて、同一サービスに対す る複数のクライアントからのリクエストを転送する前記 パックエンドサーバ12を決定してリクエストを転送す る。このため、1種類のサービスの処理を複数台のバッ クエンドサーバで負荷分散でき、処理性能を向上するこ とができる。

【0024】また、前記リクエスト転送制御機構113 で、リクエスト転送制御表112を用いて転送するリク 40 エストの比率をバックエンドサーバ12毎に制御する。 このため、バックエンドサーバの処理能力に応じた負荷 分散ができ、より処理性能を向上することができる。

【0025】さらに、ノード故障検出機構122がサー パの故障を検出すると、リクエスト転送制御機構113 で、故障したバックエンドサーバ12へのリクエスト転 送を中止して、クライアントからの再リクエスト時に正 常運用している別のパックエンドサーバ12にリクエス トを転送する。このため、クライアントからの再リクエ ストにより、バックエンドサーバの故障をクライアント 50 サーバ装置の説明をする。

から隠蔽することができる。

【0026】また、ノード負荷監視機構123が負荷が 高い前記パックエンドサーバ12を発見すると、リクエ スト転送制御機構113で、負荷の高いパックエンドサ ーバ12への転送比率を下げて、前記バックエンドサー バ12間の負荷を平均化する。このため、常に負荷を平 均化することができ、処理性能を向上することができ

【0027】さらに、ユーザインタフェース機構125 で、システム管理者が前記パックエンドサーバ12への 前記転送比率を制御する。このため、例えば、活性保守 のためのバックエンドサーバの転送比率をゼロとしてノ ドの一時的な切り離しや再組み込みが可能となる。

【0028】また、前記リクエスト転送制御機構113 は、コネクション状態監視機構23にコネクション状態 を問い合わせ、サービス中のコネクションに対しては、 該サービス終了後に、転送経路の変更を行う。このた め、サービス途中に新たなバックエンドサーバに切り換 わることがなく、処理の中断を防止することができる。

【0029】さらに、あるサービスのサーバプロセス2 1が配置された各パックエンドサーバ12の負荷が高く なった時に、サーパプロセス制御機構124がそのサー バプロセス21が未配置なバックエンドサーバ12にサ ーバプロセス21を起動する。このため、複数個のバッ クエンドサーバ全体の負荷を調整することができ、処理 件能を向上することができる。

【0030】また、前記リクエスト転送制御機構113 を、ネットワークの通信制御をするネットワークドライ バとパケットの処理をするオペレーティングシステムの パケット処理部の中間に配置したパケットフィルタで構 成する。このため、パケットフィルタで1種類のサービ スの処理を複数台のバックエンドサーバで負荷分散で き、処理性能が向上する。

【0031】さらに、前記クライアントの識別情報とし て、クライアントから受信したリクエストのパケットの ソースアドレスとソースポート番号のペアを使用する。 このため、クライアントプロセス毎にリクエストの転送 先ノードの制御を行うことができる。

[0032] 【発明の実施の形態】図2~図6は本発明の実施の形態 を示した図である。本発明では、FEPノードにおける リクエスト転送制御に、クライアントが要求したサービ スの種類に加えて、リクエストを送ったクライアント識 別子を用い、同一サービスに対するリクエストの転送先 BEPノードをクライアント毎に制御するものである。 以下、図面に基づいて本発明の実施の形態を説明する。 【0033】(1):サーバ装置の説明

①:装置構成の説明

図2は装置構成図(1)である。以下、図2に基づいて

【0034】図2において、サーバ装置は、FEPサー バ (FEPノード) 11と複数のBEPサーバ (BEP ノード) 12a、12b、12c、・・・がノード間結 合3で接続されている。クライアント4は、LANある いはWAN5を経由してFFPノード11と結合されて

【0035】FEPサーバ11には、割当済転送経路一 覧表111、転送制御表112、リクエスト転送処理部 113、対クライアント通信制御部114、クラスタ内 ノード間通信制御部115、負荷調整部121、ノード 10 故障検出部122、ノード負荷監視部123、サーバブ ロセス制御部124、システム管理者インタフェース1 25が設けてある。

【0036】BEPサーバ12aには、サーバプロセス 2 1 a、ノード間通信制御部22 a、コネクション状態 監視部23aが設けてあり、BEPサーバ12bには、 サーバプロセス21b、ノード間通信制御部22b、コ ネクション状態監視部23bが設けてあり、BEPサー パ12cにも、サーバプロセス21c、ノード間通信制 御部22 c、コネクション状態監視部23 cが設けてあ 20 エスト転送処理部113に送られる。リクエスト転送処 3.

【0037】割当済転送経路一覧表111は、クライア ント毎に割り当てたリクエストの転送経路を記録したも のである。転送制御表112は、リクエストを処理する サーバプロセスの配置とリクエストの振り分け比率を記 録したものである。リクエスト転送処理部113は、ク ライアントからのリクエストをBEPノードに転送する ものである。対クライアント通信制御部114は、クラ イアントとの通信を制御するものである。クラスタ内ノ ード間通信制御部115は、BEPノードとの通信を制 30 御するものである。負荷調整部121は、システム管理 者の要求や発生したイベントに応じて動的に転送制御を 調整するものである。ノード故障検出部122は、BE Pノードの故障を検出するものである。ノード負荷監視 部123は、BEPノードの負荷状態を監視するもので ある。サーバプロセス制御部124は、BEPノードに 必要なサーバプロセスを起動するものである。システム 管理者インタフェース125は、システム管理者6にユ ーザインタフェースを提供するものである。

【0038】サーバプロセス21a、21b、21c は、クライアントからのリクエストを処理するプロセス である。ノード間通信制御部22a、22b、22c は、FEPノードとの通信を制御するものである。コネ クション状態監視部23a、23b、23cは、クライ アントとサーバプロセスとのコネクション状態を監視す るものである.

【0039】②: 転送制御表と割当済転送経路一覧表の

図3は転送制御表と割当済転送経路一覧表の説明図であ り、図3(a)は転送制御表の説明、図3(b)は割当 50 を返す。

済転送経路一覧表の説明である。

【0040】図3(a)において、転送制御表112に は、リクエストの宛て先としてのポート番号等を使用す るサービス識別子、転送先となる利用可能なBEP/-ドの1Pアドレス等を使用する利用可能BEPノード識 別子、同一サービスに対するリクエストの分配比率(転 送比率) である比率が設けてある。

【0041】図3(b)において、割当済転送経路一覧 表111には、リクエストの宛て先としてのポート番号 等を使用するサービス識別子、ソースIPアドレスとソ ースポートのポート番号等を使用するクライアント議別 子、転送先のREPノードのIPアドレス等を使用する 転送先BEPノード識別子が設けてある。

【0042】(2):サーバ装置の動作の説明 以下、図2に基づいてサーバ装置の動作を説明する。 ①:クライアントからリクエストがあった場合の説明 クライアント4がリクエストをLANあるいはWAN5 を経由してFEPノード11に送ると、対クライアント 通信制御部114によって受信されたリクエストはリク 理部113は、まず、割当済転送経路一覧表111を用 いて、すでに転送経路を割り当てたことがあるクライア ントからのリクエストかどうか調べる。この割当済転送

経路一覧表111には、リクエストしたクライアントの 識別子と要求したサービスの識別子のペアーをキーとし て、割り当てられた転送先BEPノードの識別子が記録 されている。 【0043】割当済転送経路一覧表111にクライアン トのエントリがない場合には、リクエスト転送処理部1

13は、転送制御表112を参照して、転送先BEPノ ドを決定する。この転送制御表112には、利用可能 BEPノード識別子とリクエストの分配比率がサービス 毎に記録されている。 【0044】 転送制御表112でリクエストの転送先B

EPノードが決定すると、リクエスト転送処理部113 は、割当済転送経路一覧表111に転送先を割り当てた クライアントのエントリを作り、クラスタ内ノード間通 信制御部115、ノード間結合3を経由して、リクエス トを転送先として決定したBEPノードに転送する。

40 【0045】このリクエストが転送されたBEPノード (例えば、BEPノード12aとする)では、ノード間 通信制御部22aがリクエストを受信してサーバプロセ ス21aにリクエストを送る。サーバプロセス21a は、リクエストを処理すると、ノード間通信制御部22 a、ノード間結合3を経由して、FEPノード11にリ プライを送る。FEPノード11は、クラスタ内ノード 間通信制御部115でリプライを受け、リクエスト転送 処理部113が対クライアント通信制制部114. LA NあるいはWAN5を介してクライアント4にリプライ

9

【0046】割当落転送経路一覧表111にエントリが 存在するクライアントからのリクエストの場合は、リク エスト転送処理部113は、割当済転送経路一覧表11 1で割り当てられているBEPノードにリクエストを送 ることになる。このような関連を行っことによって、同 一のクライアント識別子で識別されるクライアントから のリクエストは同一のBEPサーバに転送されることに なる。

【0047】②:ノード故障の場合の説明

ノード放際検出常122は、定期的に全てのBEPノー 10 ドが正常動作していることを確認する。ノード放降検出 第122は、BEPノードの放降を検出すると、負荷調 整部121を軽由して転送動御設112を書き換えて、 故障したBEPノードへのリクエストの分配を停止す る。リクエスト転送処理部13は、割当済成送経路一 整裁11内の転送先BEPノードが故障したBEPノ ードとなっている全てのエントリを削除する。

【0048】 このBEPノードの故障によって、故障した BEPノードを利用していたクライアントとBEPノードを利用していたクライアントとBEPノード上のサーバプロセスを停止させることが必 20 要な場合、負荷調整部121は、転送制御表112を書き換えてリウエストに対する分配を停止する(分配比率って夜隙は極齢される。

【0049】かライアントからの再リクエストはリクエスト転送処理部113に送られると、リクエスト転送処理部113に満島が経解一覧表111を調べるが、再リクエストしたクライアントのエントリは既に削除されているため、リクエスト転送処理部113は、転送制等表112に基づいて新たな転送先を決定してリクエストを転送する。リクエストを転送されたBEPノードでは、通常のリクエストと明様にリクエストを処理し 30でリプライギる。

【0050】③:ノード負荷監視の説明

ノード負荷監視部123は、定期的に全でのBEPノードの負荷状態を監視する。ノード負荷監視部123は、 負荷が高いBEPノードを発見すると、負荷調整部12 1を経由して転送制御表112を書き換えて、負荷が高 いBEPノードへのリクエストの分配比率を下げる。リ クエスト転送処理部113は、分配比率変更時に割り当 て済の底送終係の状態を各BEPサーバのコネクション 状態監視部23 a、23 b、23 c、・・・に問い合わ せ、割当済転送終路の正といりを判除し、その時点 のリケエストや乱比率を関いた。その時点 のリケエストや乱比率を関います。

【0051】リケエスト転送処理部113は、以降の新 銀クライアントからのリクエスト転送先の調整や、コネ クション状態密報部23a、23b、23c、・・・に 問い合わせによる割当済転送経路一覧表111の更新に より、書き換えられた転送前脚表112で指定された分 配比率に実施の分配比率を返付けるようにする。

【0052】 ④:サーバプロセスの起動・停止の説明

サーパプロセス制御部124は、クラスタ内ノード間通信制御部115、ノード間結合3を介して各BEPノード上のサーパプロセスを制御するものである。

【0053】あるサービスに削り当てられた全でのBE Pノードの負債が高い場合には、ノード負荷監視部12 3は負荷調整部121にBEPノードの割り当て増を依 額する。各サービスへのBEPノードの割り当て増を依 近ている負荷調整部121は、自然が高いサービスへの BEPノード、対サーバブロセスの起動をサーバブロセス ス制御部124は、クラスタ内ノード間遜信制響部115、 ノード間結合3を移由して、指定されたBEPノードのサーバブロセスの起動がデオースを動する。このサーバプロセスの起動がデオースを動する。このサーバブロセスの起動が完了すると、負荷調整部121は、新たに割り当てたBEPノードにリウエストを転送するように転送制御ま112を書き換える。

【0054】新たに割り当てたBEPノード上で、それまで動作していたサーバブロセスを停止させることが必要な場合、負債和整部121は、転送制限点112を書き換えてリクエストに対する分配を停止する(分配比率を0とする)。リクエストに対する分配を停止する(分配比率を0とする)。リクエストを送免理部113は、リクエストの転送の作む特に方は18日Pノードのコネクション状態監視部にコネクションの状態を問い合わせ、割当清電送経路一覧表1110未使用状態のエントリを削ます。負債都難第121は、割当落転送路界一覧表11を参照して、指定したBEPノードへのコネクションのエントリが無くなった時点で、サーバプロセス制即部124にサーバブロセスの作とを依頼する、サーバプロセス制即部124にサーバブロセスの作とを依頼する、サーバプロセス制即部124にサーバブロセスを伸上を依頼する、サーバプロセス制即部124にサーバブロセスを伸上を依頼する。サーバプロセス制即部124にサーバブロセスを停止を依頼する。サーバア自然を発しまります。

【0055】 ⑤:システム管理者インタフェースの説明 システム管理者インタフェース 125は、システム管理 着6にシステム管理のためのインタフェースを提供する ものである。

【0056】システム管理者インタフェース125が提供する機能としては、クラスタへの動的な(選用中の) ノードの追加/切り難し、サービスへのBEPノード割 り当て指定/変更、その他システム状態の参照等の機能

【0057】(3):UNIX(AT&T社の汎用のオペレーティングシステム)マシンによる説明

以下、図4~図6に従ってUNIXマシンによる説明を オス

【0058】 ①: クライアント/サーバシステムの説明 図4はクライアント/サーバシステムの説明図である。 以下図4に基づいて説明をする。

【0059】図4において、リダイレクションを利用し 50 た負荷分散の例であり、サーバドメイン1と複数のクラ

がある。

サーバ12(サーバA~F)、ドメインネイムサーバ (DNS) 13、ルータ14が設けてある。クライアン トドメインOには、複数のクライアント(1)~ (5)、DNS43、ルータ44が設けてある。クライ アントドメイン②には、複数のクライアント(6)~ (10)、DNS43、ルータ44が設けてある。 【0060】FEPサーバ11は、LAN (ローカルエ 受信し、高速ノード間結合により適切な B E P ノード 1 2にリクエストを転送するパケットフィルタ113を有 するFEPノードである。サーバ12 (サーバA~F) は、サービスX、Y、Zを処理するサーパプロセス21 (サーパプロセスX、Y、Z)を有するBEPノードで ある。DNS 13は、LANと接続されておりクライア ント等から問い合わせのあったサービス名に対応するⅠ

のクライアント(6)~(10)は、それぞれのLAN で接続されておりサービス (データ処理) を要求する側 である。DNS43は、LANと接続されており問い合 わせのあったサービス名に対応するIPアドレス応答す るものである。ルータ44は、LANとWAN間の中継 処理を行うものである。

Pアドレス(各コンピュータ固有のアドレス)を応答す

【0062】②:サーバ装置の説明

るものである。

UNIXマシンのサーバ装置(クラスタシステム)にお ける負荷分散について、図2のリクエスト転送処理部1 13は、ネットワークのデータ処理をするストリーム処 30 理部の最下層に位置するパケットフィルタとして実現さ れる。そして、割当済転送経路一覧表111と転送制御 表112はパケットフィルタ内に置かれている。また、 図2の負荷調整部121はユーザ空間内のUNIXプロ セスである負荷調整プロセスとして実現する。この負荷 調整プロセスは、UNIX OS(オペレーティングシ ステム) が提供する IOCTLシステムコールを利用し て、パケットフィルタ内の転送制御表の書き換えを行う ものである。

5に基づいてサーバ装置の説明をする。図5において、 サーバ装置は、FEPノード11とBEPノード12 (実際は複数のBEPノードが設けられる) がノード間 結合ネットワーク3で接続されている。クライアントと は、LAN等のネットワーク5を介してFEPノード1 1と結合されている。

【0064】FEPノード11には、カーネル(中枢部 分)空間とユーザ空間があり、カーネル空間にはストリ ーム処理部、外部ネットワークドライバ114、内部ネ ットワークドライバ115が設けてある。ストリーム処 50 り、図6(a)は転送制御表の説明、図6(b)は割当

理部には、パケットフィルタ113、IPパケット処理 層131、TCPパケット処理層132が設けてあり、 パケットフィルタ113には、割当済転送経路一覧表1 11と転送制御表112が設けてある。ユーザ空間に は、負荷調整プロセス121、ノード故障検出プロセス 122、ノード負荷監視プロセス123、サーバ制御プ ロセス124、ユーザI/F処理プロセス125が設け てある。

【0065】BEPノード12にも、カーネル空間とユ リアネットワーク) でクライアントからのリクエストを 10 一ザ空間があり、カーネル空間にはストリーム処理部、 内部ネットワークドライバ22が設けてある。ストリー ム処理部には、IPパケット処理層241、TCPパケ ット処理層242が設けてある。ユーザ空間には、接続 監視プロセス23、サーバプロセス21が設けてある。 【0066】制当済転送経路一覧表111は、クライア ント毎に割り当てたリクエストの転送経路を記録したも のである。転送制御表112は、リクエストを処理する サーバプロセスの配置とリクエストの振り分け比率を記 録したものである。パケットフィルタ113は、クライ 【0061】複数のクライアント(1)~(5)、複数 20 アントからのリクエストをBEPノードに転送するもの である。外部ネットワークドライバ114は、クライア ントとの通信を制御するものである。内部ネットワーク ドライバ115は、BEPノードとの通信を制御するも のである。負荷調整プロセス121は、システム管理者 の要求や発生したイベントに応じて動的に転送制御を調 整するものである。ノード故障検出プロセス122は、 BEPノードの故障を輸出するものである。ノード負荷 監視プロセス123は、BEPノードの負荷状態を監視 するものである。サーバ制御プロセス124は、BEP ノードに必要なサーバプロセスを起動するものである。 ユーザ I / F 処理プロセス 1 2 5 は、システム管理者に ユーザインタフェースを提供するものである。IPパケ ット処理層131は、通信プロトコルの一つであるイン ターネットプロトコル (IP) のパケットの処理を行う ものである。TCPパケット処理層132は、通信プロ トコルの一つであるTCP(transmission control pro tocol) のパケットの処理を行うものである。

【0067】サーバプロセス21は、クライアントから のリクエストを処理するプロセスである。内部ネットワ 【0063】図5は装置構成図(2)である。以下、図 40 ークドライバ22は、FEPノード11との通信を制御 するものである。接続監視プロセス23は、クライアン トとサーバプロセスとのコネクション状態を監視するも のである。IPパケット処理層241は、インターネッ トプロトコルのパケットの処理を行うものである。TC Pパケット処理層242は、TCPのパケットの処理を 行うものである。

【0068】(3): 転送制御表と割当済転送経路一覧表の

図6は転送制御表と割当済転送経路一覧表の説明図であ

済転送経路一覧表の説明である。

【0069】図6(a)において、転送制御表112に は、サービス識別子、転送先BEPノード識別子、同一 サービスに対するリクエストの分配比率である比率が設 けてある.

【0070】サービス識別子としてデスティネーション (宛て先) ポートのポート番号を使用し、この例では 「8080、8081、8082」が記録されている。 転送先BEPノード識別子として、デスティネーション IPアドレスを使用し、この例では例えば、サービス 「8080」のデスティネーション I Pアドレスには 「IP-A、IP-B」が記録され、こおれらの比率と して、IP-Aには「1」、IP-Bには「1」と同じ 比率が記録されている。

【0071】図6(b)において、割当済転送経路一覧 表111には、サービス識別子、クライアント識別子、 転送先BEPノード識別子が設けてある。サービス識別 子としてデスティネーションボートのボート番号を使用 し、この例では「8080、8081、8082」が記 録されている。

【0072】クライアント識別子としてソースIPアド レスとソースポート番号の組を使用する。ソースIPア ドレスはクライアントのIPアドレスであり、ソースポ ート番号はプロセス毎に設けられている。この例では、 (例えば、図4のクライアント(1)) ソースIPアド

レス「IP-CL1」には3つのソースボート番号「P ORT-CL1-xx1J, \[PORT-CL1-xx 2 | 、「PORT-CLI-xx3| が示されている。 【0073】転送先BEPノード識別子として、デステ ィネーションIPアドレスを使用し、この例では例え ば、サービス「8080」のデスティネーションIPア ドレスには「IP-A|と「IP-B|が記録されてい

【0074】なお、サービスとポート番号の対応はUN IX OS上のファイルに定義され、クラスタ内の各ノ ードは、共通のサービスポートを使うものである。

a: クライアントからリクエストがあった場合の説明 FEPノード11の外部ネットワークドライバ114 は、クライアントからのリクエストを受信して、パケッ トフィルタ113に送る。パケットフィルタ113は、 割当済転送経路一覧表111と転送制御表112を用い てパケットを転送するBEPノードを決定し、ノード間 結合ネットワーク3を介してパケットをBEPノード1 2に送る。

【0075】このパケットが転送されたBEPノード1 2の内部ネットワークドライバ22は、受信したパケッ トをストリーム処理部に送る。サーパプロセス21に は、UNIXが提供するシステムコールインタフェース を用いてTCPパケット処理層242に届いたパケット 50 ば、サーバ制御プロセス124にBEPノード12への

を読み出して、リクエストを処理する。

【0076】サーバプロセス21は、リクエストの処理 が完了するとクライアントにリプライするために、UN IXのシステムコールを用いてパケットをストリーム処 理部に渡す。このリプライのパケットは、内部ネットワ ークドライバ22、ノード間結合ネットワーク3を介し てFEPノード11に転送された後、FEPノード11 によって、クライアントに送られる。

【0077】b:ノード故障の場合の説明

10 ノード故障検出プロセス122は、ユーザプロセスとし て実現されている。ノード故障検出プロセス122は、 定期的に全てのBEPノードが正常動作していることを 確認し、BEPノードの故障を検出すると、負荷調整プ ロセス121を経由してパケットフィルタ113の転送 制御表112を書き換えて、故障したBEPノードへの リクエストの分配を停止する。パケットフィルタ113 は、割当済転送経路一覧表111内の転送先BEPノー ドが故障したBEPノードとなっている全てのエントリ を削除する。

【0078】 このBEPノードの故障によって、故障し たBEPノードを利用していたクライアントとBEPノ ード上のサーバプロセスとのコネクションは切断される が、クライアントがリクエストをリトライすることによ って故障は隠蔽される。

【0079】 クライアントからの再リクエストはパケッ トフィルタ113に送られると、パケットフィルタ11 3は、割当済転送経路一覧表111を調べるが、再リク エストしたクライアントのエントリは既に削除されてい るため、パケットフィルタ113は、転送制御表112 30 に基づいて新たな転送先を決定してリクエストを転送す る。リクエストを転送されたBEPノードでは、通常の リクエストと同様にリクエストを処理してリプライす

【0080】c:ノード負荷監視の説明

ノード負荷監視プロセス123は、定期的にBEPノー ド12と通信してBEPノード12の負荷状態を監視す る。ノード負荷監視プロセス123は、負荷が高いBE Pノード12を発見すると、負荷調整プロセス121に 通知し、通知を受けた負荷調整プロセス121は、IO 40 CTLシステムコールを用いてパケットフィルタ113 内の転送制御表112を書き換える。

【0081】パケットフィルタ113は、BEPノード 12上の接続監視プロセス23にクライアントの接続の 状態を問い合わせる。接続監視プロセス23は、100 TLを使って自ノードのストリーム処理部にコネクショ ン状態を問い合わせ、パケットフィルタ113に通知す る。パケットフィルタ113は、未使用のコネクション の転送先だけを変更して転送比率を調整する。

【0082】負荷調整プロセス121は、必要があれ

サーバプロセス21の起動あるいは停止を依頼する。こ のように、本発明によれば、同一サービスに対する複数 のクライアントからのリクエスを複数台のサーバノー ドで負荷分散することが可能となる。また、自動的なサーバノード故障隠蔽機能や、負荷調整機能を持つことに より、システム管理コストを削減することができる。 【6083】

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば次 のような効果がある。

(1):フロントエンドサーバに配置したリクエスト転 10 送制無機構で受信したクライアントからのリクエストを クライアントの護則情報を用いて、同一サービスに対す る複数のクライアントからのリクエストを転送するパッ クエンドサーバを決定してリクエストを転送するため。 1種類のサービスの処理を複数台のパックエンドサーバ で負荷分散でき、処理性能を向上することができる。

【0084】(2):リクエスト転送制御機構で、リクエスト転送制御表を用いて転送するリクエストの比率をパックエンドサーバ毎に制御するため、パックエンドサーバの処理能力に応じた負荷分散ができ、より処理性能 20を向上することができる。

【0085】(3): ノード放験検出機構がリーバの放 輸を検出すると、リクエスト転送的脚機構で、故障した パックエンドサーバへのリクエスト転送を中して、ク ライアントからの再リクエスト時に正常選用している別 のバックエンドサーバにリクエストを設定するため、ク ライアントからの再リクエストにより、パックエンドサーバの放廃をクライアントから隠蔽することができる。 【0086】(4): ノード負荷監視機構が負荷が高い。

パックエンドサーバを発見すると、リクエストを送制御 30 機構で、負荷の高いパックエンドサーバへの転送比率を 下げて、前起パックエンドサーバ間の負債を平均化する ため、常に負荷を平均化することができ、処理性能を向 上することができる。

【0087】(5):ユーザインタフェース機構で、システム管理者がバックエンドサーバへの転送比率を制御するため、例えば、活性保守のためのバックエンドサーバの転送比率をゼロとしてノードの一時的な切り難しや再組み込みが可能となる。

【0088】(6):リクエスト転送助脚機構は、コネ 40 クション状態監視機構にコネクション状態を問い合わ せ、サービス中のコネクションに対しては、該サービス 終了後に、転送経路の変更を行うため、サービス途中に 新たなパックエンドサーバに切り扱わることがなく、処 理の中断を訪けまることができる。

【0089】(7):あるサービスのサーバプロセスが

配置された各パックエンドサーバの負荷が高くなった時 に、サーバプロセス制御機構がそのサーバプロセスが未 配置なパックエンドサーバにサーバプロセスを起動する ため、複数個のパックエンドサーバ全体の負荷を調整す ることができ、処理性能を向上することができる。

【0090】(8):リクエスト転送制御機構を、ネットワークの通信制御をするネットワークドライバとパケットの処理をするオペレーティングシステムのパケット処理部の中間圧配置したパケットフィルタで構成するた

0 め、パケットフィルタで1種額のサービスの処理を複数 台のバックエンドサーバで負荷分散でき、処理性能が向 トする。

【0091】(9): クライアントの識別情報として、 クライアントから受信したリクエストのパケットのソー スアドレスとソースポート番号のペアを使用するため、 クライアントプロセス毎にリクエストの転送先ノードの 制御を行うことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の原理説明図である。

20 【図2】実施の形態における装置構成図(1)である。 【図3】実施の形態における転送制御表と割当済転送経路一覧表の説明図である。

【図4】実施の形態におけるクライアント/サーバシス テムの説明図である。

【図5】実施の形態における装置構成図(2)である。

【図6】実施の形態における転送制御表と割当済転送経 路一覧表の説明図である。

【図7】従来例の説明図(1)である。

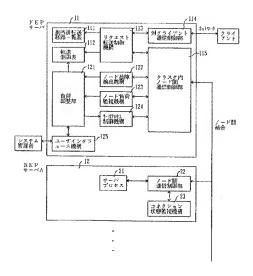
【図8】従来例の説明図(2)である。

【符号の説明】

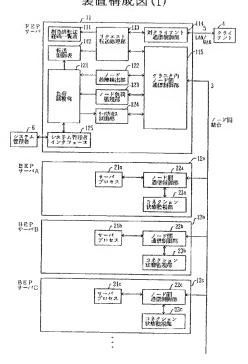
- 11 フロントエンドサーバ
- 12 バックエンドサーバ
- 21 サーバプロセス
- 22 ノード間通信制御部
- 23 コネクション状態監視機構
- 111 割当済転送経路一覧表
- 112 リクエスト転送制御表
- 113 リクエスト転送制御機構
- 1 1 4 対クライアント通信制御部 40 1 1 5 クラスタ内ノード間通信制御部
 - 121 負荷調整部
 - 122 ノード故障検出機構
 - 123 ノード負荷監視機構
 - 124 サーバプロセス制御機構
 - 125 ユーザインタフェース機構

[21]

本発明の原理説明図



[82] 装置構成図(1)



[図3]

[图4]

転送制御表と割当済転送経路一覧表 の説明図

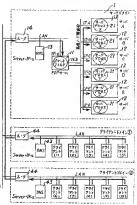
(4) 医迷想的含化混乳

40 - 50 x \$8000 F	利的の数セデラン・ゲ 動物で	注章

(3) 別点終転講影協…監査の機能

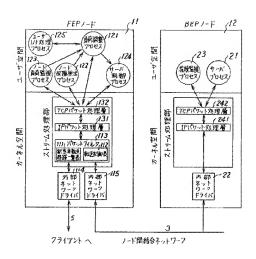
4~5/12第263:	タラモアント飛売す	株成会員をアノード 株数子
		·
		
	l	
		1

クライアント/サーバシステムの説明図



[図5]

装置構成図(2)



[図6]

転送制御表と削当済転送経路一覧表 の説明図

(4) を差割物法の投票

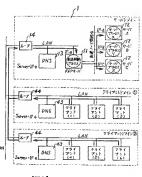
サービス機能を	税成集日第下ノード 関係的で	* *
Fx712>->	929.20037	200 46
P + 30	IPTYPX	
8080	17-1	3
6101	I F · B	1
818;	IP-C	2
414)	1 P = B	1
8482	1P-E	1
20%5	11-1	

(4) 対击済転送経路…異者の報告

サービス構造学	***	2.沙撒然下	● (株理学)
デスティキーション せーと集号	ソーストラアアレス	ソベスポル!春日	ザスティネーション 1ドケドレス
	IF-631	160-521-991	4.41
80 10	15-01	1007-52.1-yag	IX-6
****	DF-625	F(\$12-0.2-10)	12-3
	18-0.3	PORT CLS-exci	5/2
	15-473	PCET-CL4 x2]	96
l l	1F-01.5	MF-03-m3	2.3
NON:	18-U\$	शिक्ष टीर्स कर	19-¢
****	39-CL7	8981-CL2-40§	P-c
Ē	\$7-218	8005-C18-943	17-9
	FP-12.8	24x-637-738%	IF-C
	1r-0.38	N99-046-m3	IF-\$
8382	1P-33.	PSEC 4(X) 1970	18-1
	£2/11	P0\$7-622-xx2	35.€
	12-988	7901-013-4x2	19.0

【图7】

従来例の説明図(1)



[図8]

従来例の説明器(2)

(a) 仕事の倒り扱り最の最勢

ナービス産業子	転送金サーバ衛針子
4 - 5.× X	9-115
オペピスト	4-149
9-522	サーバC
	·

「も」しきアドレス銀の展別

サービス名	₹ Pアドレス
fip-secour	£3\$, 190, 12, 5